

(19)日本国特許庁

Ļ

£ 1

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開平7-95235

(43)公開日 平成7年(1995)4月7日

(51) Int.Cl.6 H04L 12/56 識別記号 庁内整理番号 FΙ

技術表示箇所

12/28

9077-5K 8732-5K

H04L 11/20

102 E G

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 15 頁)

(21)出願番号

特顯平5-233851

(71)出顧人 000005223

富士通株式会社

(22)出顧日 平成5年(1993)9月20日 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

(72)発明者 柴山 武信

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

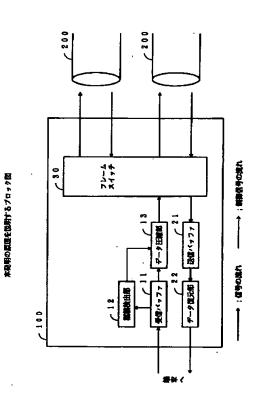
(74)代理人 弁理士 井桁 貞一

(54) 【発明の名称】 フレーム交換機

(57)【要約】

【目的】本発明は 本発明はフレームヘッダとフレーム データよりなるフレームの交換を行うフレーム交換機に 関し、データ量が増大しても、フレームの廃棄は行わ ず、また遅延時間も最低に押さえることのできるフレー ムネットワークのフレーム交換機を実現することを目的 とする。

【構成】受信バッファ11と、送信バッファ21と、フ レームスイッチ30を備えるフレーム交換機100にお いて、端末からの受信データ量が所定の量を超えたこと を検出する輻輳検出部12と、輻輳検出部12で受信デ ータ量が所定の量を超えたことを検出したときに、フレ ームデータを圧縮し、圧縮したことを表示する圧縮表示 フラグをフレームヘッダに付加するデータ圧縮部13 と、端末への送信データのフレームヘッダ中に圧縮表示 フラグが付加されている場合は、該フレームの復元を行 うデータ復元部22を設け構成する。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 フレームヘッダとフレームデータよりなるフレームの交換を行うフレーム交換機 (100) であって、

端末からの受信データを一時蓄積する受信バッファ (1 1)と、

端末への送信データを一時蓄積する送信バッファ (2 1)と、

フレームヘッダにより指定の宛先へのスイッチングを行 うフレームスイッチ (30)を備えるフレーム交換機 (100)において、

端末からの入力データ量が所定の量を超えたことを検出 する輻輳検出部 (12) と、

前記輻輳検出部(12)で入力データ量が所定の量を超えたことを検出したときに、フレームデータを圧縮し、 圧縮したことを表示する圧縮表示フラグをフレームヘッ ダに付加するデータ圧縮部(13)と、

端末への送信データのフレームヘッダ中に圧縮表示フラグが付加されている場合は、該フレームの復元を行うデータ復元部(22)を設けたことを特徴とするフレーム 20 交換機。

【請求項2】 前項記載のフレーム交換機(100)において

前記フレーム交換機(100)から伝送路(200)へ 送出するデータ量が、所定の量を超えたことを検出する 輻輳検出部(12)と、

前記輻輳検出部(12)で伝送路(200)へ送出するデータ量が所定の量を超えたことを検出したときに、フレームデータを圧縮し、圧縮したことを表示する圧縮表示フラグをフレームヘッダに付加するデータ圧縮部(13)と、

受信データのフレームヘッダ中に圧縮表示フラグが付加 されている場合には、該フレームの復元を行うデータ復 元部(22)を設けたことを特徴とする請求項1記載の フレーム交換機。

【請求項3】 前記フレーム交換機(100)で輻輳が発生した場合、データの発信元の端末、データの受信先の端末へフレーム内の所定のビットにより輻輳通知を行うフレーム交換機(100)において、

輻輳通知ビットを受信した前記フレーム交換機(100)で、当該パスのフレームを全て圧縮し、フレームへッグにデータを圧縮したことを表示する圧縮表示フラグをフレームへッグに付加するデータ圧縮部(13)と、送信データのフレームへッグ中に圧縮表示フラグが付加されている場合には、該フレームの復元を行うデータ復元部(22)を設けたことを特徴とする請求項1記載のフレーム交換機。

【請求項4】 1項、2項、3項記載のフレーム交換機(100)において、

入力データ量が所定の量を超えたことを検出する輻輳検 50 d Explicit Congestion Notification)、BECN (Ba

出部(12)と、

前記輻輳検出部(12)が入力データ量が所定の量を超えたことを検出したときに、フレームデータを圧縮し、圧縮を開始したフレームの前に圧縮開始伝達フレームを作成して送出し、前記輻輳検出部(12)が入力データ量が所定の量を下回ったことをことを検出したときに、フレームデータの圧縮を停止し、非圧縮フレームの前に圧縮終了伝達フレームを作成して送出する圧縮開始終了伝達フレーム作成部(13G)を設けたことを特徴とする請求項1、2、3記載のフレーム交換機。

【請求項5】 2項記載のフレーム交換機 (100) において、

データが次のリンクを経由して送信されるか否かを判定 する次リンク判定部を設け、

フレームヘッダの宛先から次リンクを経由するフレームであると判定されたときには、圧縮されたフレームデータの復元は行わず、網端の前記フレーム交換機 (10)でフレームデータの復元を行うことを特徴とする請求項2記載のフレーム交換機。

20 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はフレームヘッダとフレームデータよりなるフレームの交換を行うフレーム交換機に関する。

【0002】近年、データを効率的に通信するために複数のフレーム交換機とフレーム交換機相互間を接続する 伝送路よりなるフレームネットワークが構築されている。このフレームネットワークにおいては、端末から出力されるデータはフレームと称するデータの送信単位に分割し、それぞれのフレームにフレームヘッダと称する フレームの管理データを付加してネットワークに送出する。フレーム交換機ではフレームごとに付加されている フレームヘッダの情報から、そのフレームの宛先を識別し、指定される伝送路に送出する。

【0003】かかるフレームネットワークにおいて、効率的に輻輳に対応することのできるフレーム交換機が要求される。

[0004]

【従来の技術】図11は従来例(1)を説明するブロッ40 ク図を示す。図中の100はフレーム交換機、11は受信バッファ、12は輻輳検出部、15はフレーム廃棄処理部、21は送信バッファ、30はフレームスイッチ、200は伝送路である。

【0005】図の構成において、図示省略の端末からの受信データは受信バッファ11に一時的に蓄積される。 輻輳検出部12は受信バッファ11に蓄積されたデータ 量を常時監視しており、前もって定めておいた規定値を 超えた場合には、輻輳状態と判定して、フレームリレー 通信のプロトコルに定められている、FECN (Forwar

2

ckward Explicit Congestion Notification) の輻輳通 知ビットを「オン」として発信元の端末、受信先の端末 に輻輳状態を通知し、送出データを制限させる。また、 フレーム交換機100では受信バッファ11に蓄積した 一部のフレームをフレーム廃棄処理部15で廃棄するこ とにより輻輳を回避する場合もある。

【0006】図12は従来例(2)を説明するブロック 図を示す。図中の100はフレーム交換機、11は受信 バッファ、13はデータ圧縮部、21は送信バッファ、 22はデータ復元部、30はフレームスイッチ、200 は伝送路である。

【0007】図の構成において、図示省略の端末からの 受信データは受信バッファ11に一時的に蓄積される。 受信バッファ11から出力される受信データは、すべて データ圧縮部13で圧縮した後、フレームスイッチ30 でスイッチングを行い、指定の伝送路200へ送出し、 フレームスイッチ30から端末へ送信するフレームはす べてデータ復元部22で復元される。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】上述の従来例(1)で 20 は、データ量が規定値を超えると、データ廃棄処理部1 5でフレームの廃棄が行われることになり、必要なデー タが廃棄される場合も生ずる。

【0009】また、上述の従来例(2)では、端末から のデータをすべて圧縮する構成をとっており、データ圧 縮部13、データ復元部22のハードウェア量が増大 し、システムとしてのコストが大きくなる。また、全て のフレームのデータ圧縮/復元を行うと処理遅延が生 じ、端末間の遅延時間が増大することになる。

【0010】本発明はデータ量が増大しても、フレーム 30 の廃棄は行わず、また遅延時間も最低に押さえることの できるフレームネットワークのフレーム交換機を実現し ようとする。

[0011]

【課題を解決するための手段】図1は本発明の原理を説 明するプロック図である。図中の100はフレーム交換 機、200はフレーム交換機100相互間を接続する伝 送路200である。

【0012】また、フレーム交換機100の中の11は 図示省略の端末から受信した受信データを一時蓄積する 受信バッファであり、21は端末への送信データを一時 蓄積する送信バッファであり、30はフレームヘッダに より指定の宛先へのスイッチングを行うフレームスイッ チである。

【0013】さらに、輻輳検出部12、データ圧縮部1 3、データ復元部22は本発明により輻輳交換機100 に設けるものであり、輻輳検出部12は端末からの受信 データ量が所定の量を超えたことを検出するものであ り、データ圧縮部13は輻輳検出部12で受信データ量

ータを圧縮し、圧縮したことを表示する圧縮表示フラグ をフレームヘッダに付加するものであり、データ復元部 22は端末への送信データのフレームヘッダ中に圧縮表 示フラグが付加されている場合は、該フレームの復元を 行うものであり、フレーム交換機100にかかる手段を 設けることにより課題を解決する。

[0014]

【作用】フレームネットワークは複数のフレーム交換機 100とフレーム交換機100相互間を接続する伝送路 200より構成されている。この中で伝送されるフレー 10 ムはフレームヘッダとフレームデータより構成され、フ レームヘッダの内容から宛先が識別され、指定される宛 先へフレームスイッチ30によりスイッチングされる。 【0015】端末からフレームネットワークに送出され るフレームはフレーム交換機100の受信バッファ11 に一時的に蓄積される。この受信バッファ11に蓄積さ れたデータ量を輻輳検出部12で輻輳と判定する閾値と 比較し、輻輳状態と判定された場合にはデータ圧縮部1 3でフレームデータを圧縮すると同時に、圧縮したこと を表示する圧縮表示フラグをフレームヘッダに付加して 送出する。一方、端末への送信データはフレームのフレ ームヘッダに圧縮表示フラグが付加されているか否かを 判定し、圧縮表示フラグが付加されている場合には、該 フレームデータの復元をデータ復元部22で行う。

【0016】したがって、輻輳が発生した場合のみフレ ームデータの圧縮を行うことにより、効率的にフレーム の伝送を行うことができる。

[0017]

【実施例】図2は本発明の実施例の圧縮表示フラグの例 を示す。ここではフレームの先頭の2オクテットがフレ ームヘッダ(DLCI、Data Link Connection Identif ier)であり、第4オクテット以降がフレームデータであ る。第3オクテットは圧縮を行ったことを表示するため に挿入する1オクテットであり、この中のビット1が 「1」の場合にには圧縮、「0」の場合には非圧縮とし た例である。

【0018】図3は本発明の輻輳検出部の例を説明する 図である。図は受信バッファ11の輻輳を検出する輻輳 検出部12を示し、輻輳検出部12の中の12Aはリー 40 ドポインタ、12Bはライトポインタ、12Cは設定値 レジスタ (図中設定値と示す)、12 Dは比較器であ る。

【0019】図の構成において、図示省略の端末から受 信するフレームは受信バッファ11に蓄積される。この とき、ライトポインタ12Bは、蓄積されたフレームの 最後のアドレスを示す。受信パッファ11に蓄積された フレームはフレームヘッダのアドレスにしたがって図示 省略のフレームスイッチで転送される。このときリード ポインタ12Aは蓄積されたフレームの先頭アドレスを が所定の鼠を超えたことを検出したときに、フレームデ 50 示す。このライトポインタ12Bとリードポインタ12

6

Aの差が受信バッファ11の中に蓄積されたフレームの 蓄積量を示す。受信バッファ11の蓄積量は比較器12 Dにより、設定値レジスタ12Cの設定値と常時比較さ れている。

【0020】一時的に端末からの受信フレーム数が増加し、受信バッファ11の蓄積量が設定値を超えると比較器12Dは、データ圧縮器への信号線を「オン」にしてフレームデータの圧縮開始を指示する。受信バッファ11の蓄積量が減少して、設定値を下回ると比較器12Dは、図示省略のデータ圧縮器への信号線を「オフ」にしてフレームデータの圧縮中止を指示する。このとき、圧縮開始の設定値と圧縮中止の設定値はヒステリシス特性を持たせるために異なる値とする場合もある。

【0021】図4は本発明のデータ圧縮部の例を説明する図である。データ圧縮部13の中の13Aはフレームへッダ検出部、13Bはフレームデータ圧縮部、13Cは切替器、13Dは圧縮表示フラグ付加部、13E、13Fはバッファである。

【0022】図の構成において、図示省略の端末から受信するフレームはバッファ13Eに入力され、フレーム ヘッダとフレームデータに分離され、それぞれ別に処理される。まずフレームヘッダはフレームヘッダ検出部13Aにより分離され、圧縮表示フラグ付加部13Dに渡される。圧縮表示フラグの付加は図2で説明した通り、1オクテットを挿入しそこに表示を行う。

【0023】輻輳検出部12からの信号が「オフ」のときは、圧縮表示フラグ付加部13Dは非圧縮を示すフラグ「0」をヘッダに付加し、バッファ13Fに書き込む。このとき、フレームデータは切替器13Cでフレームデータ圧縮器13Bは通さずに、そのままバッファ13Fに渡される。

【0024】輻輳検出部12からの信号が「オン」になると、圧縮表示フラグ付加部13Dは圧縮を示すフラグ「1」をヘッダに付加し、バッファ13Fに書き込む。フレームデータは切替器13Cでフレームデータ圧縮器13Bに渡され、データ圧縮アルゴリズム(例えばZiv Lempel法、これは公知の技術であるのでここでは説明しない)にしたがって圧縮され、バッファ13Fに書き込まれフレームに再構成された後図示省略のフレームスイッチに転送される。

【0025】図5は本発明のデータ復元部の例を説明する図である。データ復元部22の中の22Aはフレームへッダ検出部、22Bはフレームデータ復元部、22Cは切替器、22Dは圧縮表示フラグ検出除去部、22E、22Fはバッファである。

【0026】図の構成において、図示省略のフレームスイッチからのフレームはバッファ22Eに入力され、フレームへッダとフレームデータは別に処理される。まずフレームへッダはフレームへッダ検出部22Aにより分離され、圧縮表示フラグ検出除去部22Dに渡される。

圧縮表示フラグ検出除去部22Dでは、圧縮表示フラグの値を読み取るとともに、フレームヘッダとフレームデータの間に挿入された1オクテットを除去する。

【0027】フレームデータはフラグの値が「0」のときには切替器22Cでフレームデータ復元部22Bを通さずに、バッファ22Fに渡される。フラグが「1」のときにはフレームデータは切替器22Cでフレームデータ復元部22Bに渡され、データ復元アルゴリズムにしたがって復元された後、バッファ22Fに費き込まれフレームに再構成された後図示省略の端末に転送される。

【0028】図6は本発明の実施例を説明するブロック 図である。図の構成は図3~図5で説明した輻輳検出部 12、データ圧縮部13、データ復元部22をフレーム スイッチ30の伝送路200側に設けたものである。図 の構成において、輻輳検出部12で伝送路200へ送出 するデータ量を測定し、規定値と比較する。データ量が 規定値を超えた場合にはデータ圧縮部13でデータ圧縮 を行った上でデータを送出し、データ量が規定値以下に なった場合はデータ圧縮を中止する。データ圧縮部13 では輻輳検出部12からデータ圧縮の指示をうけると、 データ圧縮アルゴリズムにしたがって、フレームのデー 夕部分の圧縮を行い、圧縮したデータをフレームのデー タとして書き込むとともに、フレームヘッダの圧縮表示 フラグを「オン」とする。データ復元部22は伝送路2 00から入力するフレームのフレームヘッダを監視し、 フラグが「1」となっているフレームのフレームデータ をデータ復元アルゴリズムにしたがって復元し、復元し たデータをフレームデータ部に書き込む。

【0029】図7は本発明のその他の実施例(1)を説 明するプロック図である。図は伝送路200へのデータ 量を測定し、規定値と比較し、データ量が規定値を超え ると、そのリンクを通過するデータの発信元の端末、デ ータの受信先の端末に対して輻輳状態を通知するシステ ムに対するものである。図11の従来例で説明したよう に、フレームリレー通信においては、FECN、BEC Nビットにより、輻輳通知を行うプロトコルが定められ ている。網端のフレーム交換機100の輻輳通知検出部 23で輻輳通知ビットが「1」となっていることを検出 すると、データ圧縮部13に当該パスのデータに対する 圧縮指示を発行する。データ圧縮部13では、フレーム ヘッダを読み取り、当該パスのフレームのデータ部を読 み出し、フレームデータを圧縮し、圧縮されたデータを フレームデータ部に售き込むとともに、フレームヘッダ の圧縮表示フラグに「1」をたてて送出する。データ復 元部22ではフレームヘッダの圧縮表示フラグを監視 し、フラグが「1」のフレームを検出すると、そのフレ ームのデータ部を読み出し、データを復元し、復元され たデータをフレームのデータ部に書き込む。

【0030】また、輻輳検出部12は受信バッファ11 50 のデータ量を監視し、輻輳状態と判定した場合には、輻

8

輳通知送出部14により、上り方向へ輻輳通知を送出する。図8は本発明のデータ圧縮部のその他の例を説明する図である。図1、図6、図7は輻輳表示フラグにより輻輳通知を行う例であるが、図8に示す構成のデータ圧縮部13を用いて圧縮開始終了伝達フレームにより輻輳通知を行うことも可能である。図において、図示省略の輻輳検出部よりの信号が「オン」になると圧縮開始終了伝達フレーム作成部13Gで圧縮開始伝達フレームを作成する。一方、フレームは切替器13Cによりバッファ13Eを経由して、フレームデータ圧縮部13Bに入力しフレームデータの圧縮を行う。圧縮開始伝達フレームは圧縮を開始したフレームの前に挿入して送出する。

【0031】また、輻輳検出部よりの信号が「オフ」になると圧縮開始終了伝達フレーム作成部13Gで圧縮終了伝達フレームを作成する。フレームは切替器13Cにより切り替え圧縮を行うことなく直接送出する。このとき、非圧縮フレームの前に圧縮終了伝達フレームを挿入して送出する。

【0032】図9は本発明のデータ復元部のその他の例を説明する図である。図は圧縮開始終了伝達フレームに 20より復元を行う例である。図において、フレームスイッチからのフレームはバッファ22Eに書き込み、圧縮開始終了フレーム検出部22Gで圧縮開始終了伝達フレームの検出を行う。圧縮開始フレームが検出されたときは、切替器22Cによりフレームはフレームデータ復元部22Bに入力され、復元を行いバッファ22Fを経由して出力される。また、圧縮終了フレームが検出された以降は復元を行う必要がないので、切替器22Cで切り替えそのまま出力する。

【0033】図10は本発明のその他の実施例(2)を 30 説明する図である。図中の1はフレーム交換機101~104、伝送路201~204よりなるフレームネットワークであり、Rはルータ、T1~T3は端末、NWは他のネットワークである。

【0034】図中のフレーム交換機101~104には 図示省略の次リンク判定部を設けたものである。フレー ム交換機101に収容される端末T1からフレーム交換 機103に収容される端末T3にデータを伝送するとき は、フレーム交換機101で輻輳状態を検出するとフレ ームデータを圧縮して、リンクL1を通してフレーム交 40 換機102に送出する。フレーム交換機102では次リ ンク判定部で次のリンクがあるか否かの判定を行う。こ の場合には、次のリンクL2が存在するので、フレーム 交換機102ではフレームデータの復元は行わず、圧縮 データのままでフレーム交換機103に送出する。フレ ーム交換機103はリンクの終端であるので、フレーム データを復元してルータR、ネットワークNWを経由し て端末T3にフレームを伝送する。また、端末T2にデ ータを伝送するときは、フレーム交換機102でデータ を復元して端末T2に送出する。

[0035]

【発明の効果】フレーム交換機に送信データの輻輳を検出する輻輳検出部を設け、輻輳状態を検出したときは、フレームの中のデータ部の圧縮を行うとともに、圧縮表示フラグを付加してフレームを送出し、受信側ではフレームの中の圧縮表示フラグが付加されていることを検出した場合はフレームのデータ部の復元を行う。また次リンクがある場合には、パスの中間のフレーム交換機ではデータの復元は行わず、フレームネットワークの網端のフレーム交換機でデータ部の復元を行うことにより、効率的にフレームの伝送を行うことができる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】 本発明の原理を説明するブロック図
- 【図2】 本発明の実施例の圧縮表示フラグの例
- 【図3】 本発明の輻輳検出部の例を説明する図
- 【図4】 本発明のデータ圧縮部の例を説明する図
- 【図5】 本発明のデータ復元部の例を説明する図
- 【図6】 本発明の実施例を説明するブロック図
- 【図7】 本発明のその他の実施例(1)を説明するブ

20 ロック図

【図8】 本発明のデータ圧縮部のその他の例を説明する図

【図9】 本発明のデータ復元部のその他の例を説明する図

【図10】 本発明のその他の実施例(2)を説明する 図

- 【図11】 従来例(1)を説明するプロック図
- 【図12】 従来例(2)を説明するブロック図

【符号の説明】

- 30 100、101~104 フレーム交換機
 - 11 受信バッファ
 - 12 輻輳検出部
 - 12A リードポインタ
 - 12B ライトポインタ
 - 12C 設定値レジスタ
 - 12D 比較器
 - 13 データ圧縮部
 - 13A、22A フレームヘッダ検出部
 - 13B フレームデータ圧縮部
- 40 13C、22C 切替器
 - 13D 圧縮表示フラグ付加部
 - 13E、13F、22E、22F パッファ
 - 13G 圧縮開始終了伝達フレーム作成部
 - 14 輻輳通知送出部
 - 15 フレーム廃棄処理部
 - 21 送信バッファ
 - 22 データ復元部
 - 22B フレームデータ復元部
 - 22D 圧縮表示フラグ検出除去部
- 50 22G 圧縮開始終了フレーム検出部

(6)

特開平7-95235

9 .

23 輻輳通知検出部

30 フレームスイッチ

200、201~204 伝送路

1 フレームネットワーク

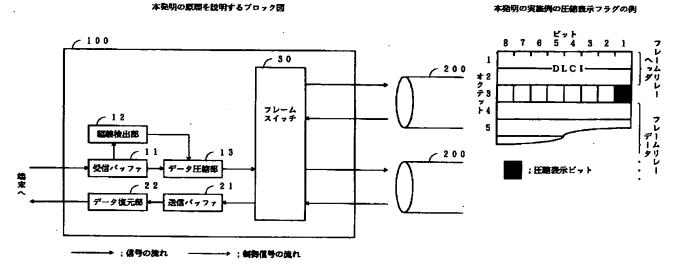
L1、L2 リンク T1、T2、T3 端末 R ルータ NW ネットワーク

【図1】

【図2】

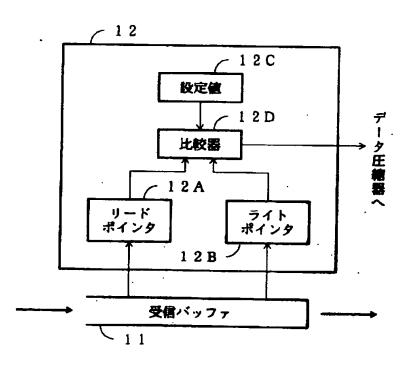
10

本発明の原理を説明するブロック図

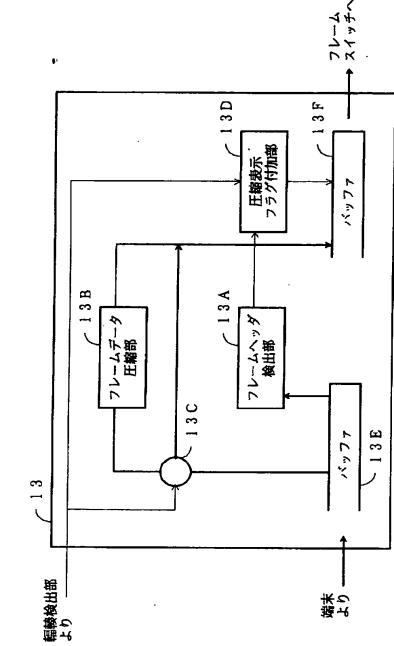


【図3】

本発明の輻輳検出部の例を説明する図

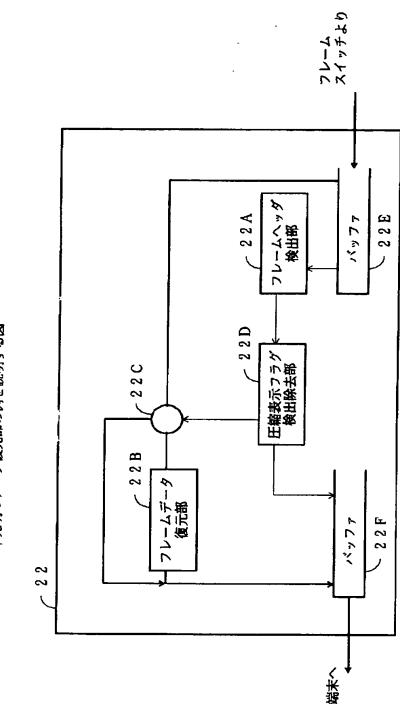


[図4]

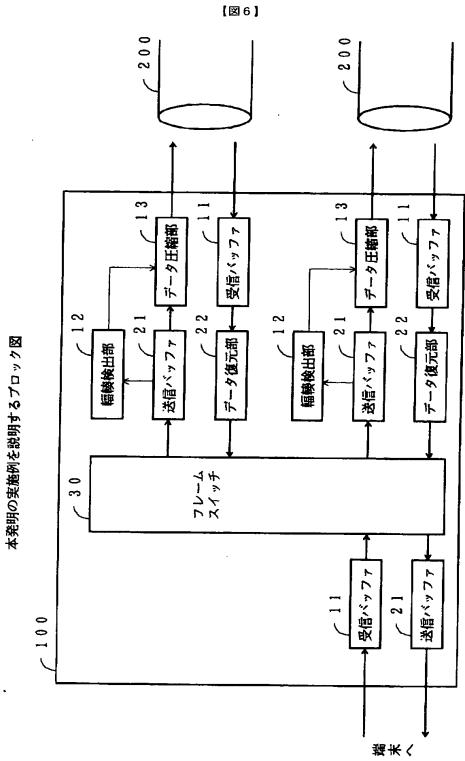


本発明のデータ圧縮部の例を説明する図

【図5】



本発明のデータ復元部の例を説明する図

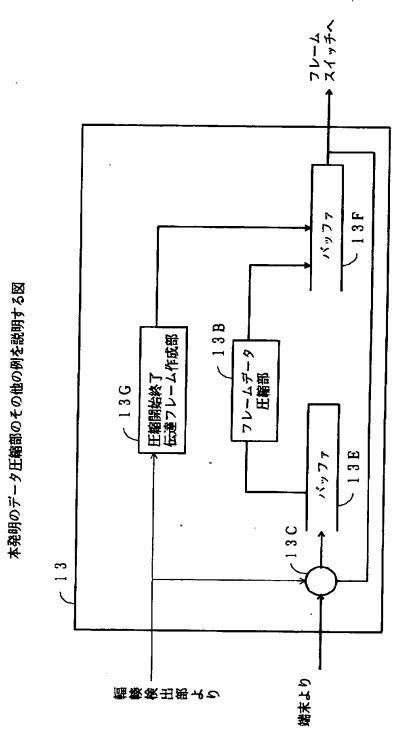


【図7】

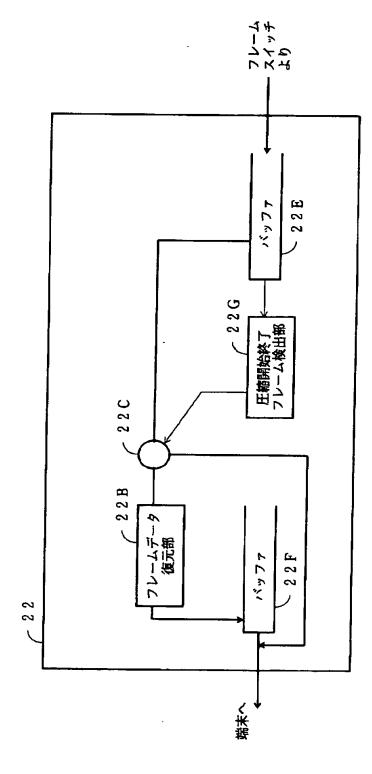
200 200 1 2 2 1 送信バッファ 受信バッファ 送信パッファ 受信バッファ 輻輳後出部 輻輳梭田部 輻輳通知検出部 輻輳通知送出部 辐輳通知送出部 輻輳通知検出部 フレームスイッチ 3 0 送信バッファ ゲータ田葡萄 2 1 ا 攻命バッファ 2 2 データ復元部 100 雑米く

本発明のその他の実施例(1)を説明するプロック図

【図8】

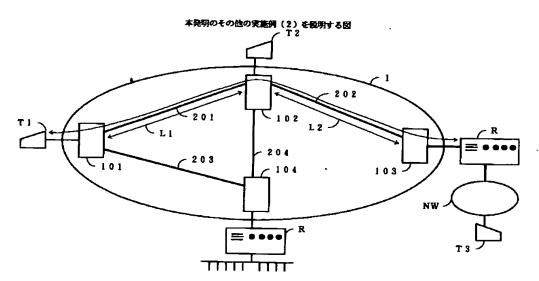


[図9]

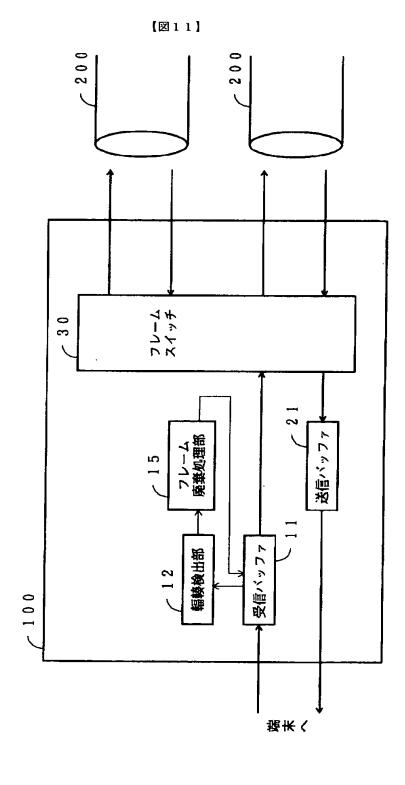


本発明のデータ復元部のその他の例を説明する図

【図10】



従来例(1)を説明するプロック図



従来例(2)を説明するプロック図

